IDS Doc. Ref. FP11
① 特章 for Appl. No. 10/609,331

# <sup>10</sup> 公開特許公報 (A)

昭58-155475

f) Int. Cl.<sup>3</sup>G 06 F 15/21G 07 G 1/00

識別記号

庁内整理番号 6619—5B 8109—3E ❸公開 昭和58年(1983)9月16日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 7 頁)

図電子式キヤツシユレジスタ

願 昭57—38587

**②出** 願 昭57(1982)3月10日

⑰発 明 者 塩野房弘

2)特

大阪市阿倍野区長池町22番22号 シヤープ株式会社内

⑪出 願 人 シャープ株式会社

大阪市阿倍野区長池町22番22号

個代 理 人 弁理士 福士愛彦 外 2 名

明 細 有

発明の名称
 電子式キャッシュレジスタ

## 2. 特許請求の範囲

- 3. 発明の詳細な説明

本発明は電子式キャッシュレジスタの改良に関 し、更に詳細には登録すべき商品が奉仕品の場合 の登録処理に改良を加えた電子式キャッシュレジ スタに関するものである。

従来の電子式キャッシュレジスタは、一般的に 第1図に示す様な構成になっている。

即ち第1図において、1は部門キー等のファンクションキー群であり、預りキーT、取引登録指示キーST、割引キー名を含んでいる。2は該ファンクションキー群1のキー判別手段、3は中央演算処理装置(CPU)、4は数値情報入力・スクションを記憶するメモリであり、単価情報記憶エリアも、部門別データエリア。及び累計メモリアもを有している。また8は上記メモリアの入出力制御手段、9は印字手段、10は表示手段、11は装置の動作を制御するためのモードを選択手段、13は該モード選択手段12によ

り選択指定されたモード情報を記憶する記憶手段、 1 4 はキー入力検知手段であり、該キー入力検知 手段1 4 の検知出力にもとずいて記憶手段1 3 に 記憶されたモード情報がCPU3のエリア a に転 送記憶されるよりに構成されている。

上記の如き構成において、今仮にある取引登録が発生した場合、電子式キャッンュタは第2回に示す動作フロー図に従って動作する。即ち、オペレータは、まず装置を登録をモードに登録を見れて装置を登録をモードに設定して登録をして登録をして登録をしている(第2回ステップn1)。次にオペレータが登録を入力するために数値情報を入力するために数値情報を入力するとのより、入力信号はCPU3により、入力を担けるのキー入力検知手段14にのキーを検知するとにより、記憶手段13ににはさせる(ステップn3)。エリアaにを可能である。ステップn3)。エリアaにをできる。ステップn3)。エリアaにをできる。ステップn3)。エリアaにをからないまたモード情報をCPU3のエリアaに入力にはさせる(ステップn3)。エリアaにを

か判断して(ステップ n 1 1 )、もし奉仕品である場合はその商品の割引率を数値情報入力手段 4 の数値キーとファンクションキー群 1 の割引キー %を押圧して C P U 3 に入力する (ステップ n 1 2)。 この割引率が入力されると C P U 3 は先に求めた 演算結果とこの割引率との間で演算を行ないその商品の取引合計額を求め (ステップ n 1 3 )、この合計額をメモリアのエリア e に導入して該当部門データを更新すると共に印字手段 9 でこの合計額及び割引率をレンートに印字する (ステップ n 1 4 , n 1 5 )。

一方もしその商品が奉仕品でなければオペレー タはそのまま次の商品の登録処理を行う。

オペレータは上述の一連の操作を全ての取引商品に対して行ない全ての取引商品の登録が完了すれば(ステップ n 1 6 )、オペレータはその客に対する取引登録を指示する取引登録指示キーSTを押圧し、CPU3に取引登録の終了を指示する(ステップ n 1 7 )。この指示を受けたCPU3はその客に対する取引合計額を求め(ステップ n

登録モード情報が記憶されるとCPU3はROM 1.1 に記憶されている登録処理プログラムを選択 指定し、以後に入力されてくるデータを登録デー タとして処理する(ステップ n 4 )。

具体的にはまずその取引における数量情報を数値情報入力手段4よりキーエンコーダ5を介してCPU3に入力し(ステップn5)、次にファンクションキー群1の特定の部門キーを押圧し、キー判別手段2を介してCPU3に先に入力したデータがどの部門に属するものであるか指示する(ステップn6)。この指示を受けたCPU3はアトレスカウンタ6で指定されるメモリ7のエリアもに予め記憶されたその部門の単価情報を入出力は大力された数量情報との間で数量×単価の演算を行なり(ステップn8)。この演算結果と部門体報はこの時印字手段9でレシートに印字されると共にメモリ7の該当部門のデータエリア。に入力記憶される(ステップn9,n10)。

次にオペレータはその商品が奉仕品であるか否

更にオペレータはこの取引合計額をもとに客との間で金銭の支払いを受けその預り額を数値情報入力手段4 およびファンクションキー群1の預りキーTを利用してCPU3に入力すると、CPU3は預り額との間で釣銭計算を行ない(ステップn21)、その釣銭額、預り額を印字手段9で印字しレシートを発行してその客に対する取引登録を終了する(ステップn22)。

以上の様に従来の電子式キャッシュレジスタに あっては登録商品が奉仕品であるか否かはオペレータが判断し、もし奉仕品である場合はその割引 率を各商品の登録毎に入力して割引かれた価格を 求め取引登録を行なり必要があった。そのためオ ペレータはその取引登録に時間がかかるばかりて なく誤登録を起こす原因ともなっていた。

本発明は上記した問題点を除去した電子式キャ ッシュレジスタを提供することを目的として成さ れたものであり、との目的を達成するため、本発 明の電子式キャッシュレジスタは、各種取引情報 を入力する入力手段と、この入力手段により入力 された各種情報を処理する処理手段と、奉仕品商 品情報を記憶する第1の記憶手段と、この第1の 記憶手段に記憶された奉仕品商品に対する割引率 を記憶する第2の記憶手段とを備え、上記入力手 段より入力される各商品情報と上記第1の記憶手 段に記憶された内容にもとずき上記入力手段より 入力される各商品情報が奉仕品であるか否かを制 定し、奉仕品であるとの判定に応答して上記第2 の記憶手段に記憶された割引率にもとずき上記入 力手段により入力された商品情報の登録処理を行 なりよりに構成されており、このような構成によ り奉仕品の登録操作が通常の商品の登録と全く同 一の登録操作で処理される。

以下本発明の一実施例について図面を参照して

たモード情報を記憶する記憶手段、34はキー入力検知手段であり、該キー入力検知手段34の検知出力にもとずいて記憶手段33に記憶されたモード情報がCPU23のエリアaに転送記憶される。また35は計時手段であり、該計時手段35の計時出力はCPU23のエリアhに転送記憶されるように構成されている。

次に上記電子式キャッシュレジスタの動作を第4図及び第5図に示す動作フロー図を参照して説明する。 なお第4図は設定モードの動作を示すフロー図、第5図は登録モードの動作を示すフロー図である。

この電子式キャッシュレジスタを使用する場合、オベレータはまず電子式キャッシュレジスタに各部門に属する商品の単価をプリセットすると共にその部門が奉仕品であるか否か、更には各時間帯における割引率を設定するため、モード選択手段32を操作して装置を設定モードに設定して記憶手段33に設定モード情報を記憶する。次に所望の設定情報(例えば部門別商品単価情報等)を数

第 3 図は本発明を実施した電子式キャッシュレ

詳細に説明する。

シスタの構成を示すブロック図である。 第3凶において、21は部門キー等のファンク ションキー群であり、預りキー T. 取引登録指示 キー(小計キー)ST、割引キー%, 奉仕品指定 キーV、時間指定キーtを含んでいる。22は上 記ファンクションキー群21のキー判別手段、23 は中央演算処理装置(СРU)、2.4 は数値情報 入力手段、25はキーエンコーダ、26はアドレ スカウンタ、27は各種データを記憶するメモリ であり、部門別単価情報記憶エリアb、奉仕品指 定エリア e, 時間別割引率記憶エリアf, データ エリアd及び累計メモリエリアiを有している。 また28は上記メモリ27の入出力制御手段、29 は印字手段、30は表示手段、31は装置の一連 の動作を制御するマイクロプログラムを記憶する リードオンリメモリ(ROM)、32は装置の動 作モードを選択指定するためのモード選択手段、

値情報入力手段24あるいはファンクションキー群1の特定のキーを押圧するとこの入力信号は
CPU23に入力されると共にキー入力検知手段
34に入力され、この検知手段34の検知出力によって記憶手段33に記憶された設定モード情報がCPU23のエリアaに入力記憶され、このエリアaに設定モード情報が記憶されることにより
CPU23はROM31に記憶されている設定処理プログラムを選択して以後に入力されて来るデータを設定データとして処理する(ステップn31)。

3 3 は 眩モード選択手段 3 2 により選択指定され

なおこの設定モートにおける単価、商品コードを設定記憶させる P L U (プライス・ルック・アップ)機能等のためのデータの設定については従来装置の動作と向様であるため、ここでは説明を省略し、本発明に関連して設定される奉仕品指定及び割引率の設定について説明する。

#### ① 奉仕品か否かの設定

まずオペレータは睾仕品である部門の部門番号(商品コード)を入力手段24の数値キー及びファンクションキー群21の部門キーを押圧

し、CPU23に入力する(ステップn32, n33)。次にオペレータはファンクションキー群21の奉仕品を示す奉仕品指定キーVを押圧し、キー判別手段22を介してCPU23に先に入力した部門が奉仕品であることを指示する(ステップn34)。この指示を受けたCPU23はアドレスカウンタ26でメモリ27のエリアを10世紀の計算を10世紀であることを示す情報といるのではできる。オペレータはこの操作を繰返し、各部門に対する率仕品情報の設定動作を完了する(ステップn35)。

#### ② 割引率の設定

次にオペレータは各時間帯における割引率を 設定するために数値情報入力手段24及びファ ンクションキー群21の割引率キー%を操作し てCPU23に割引率を入力する(ステップ n 36, n37)。次にオペレータは同じく入力 手段24及びファンクションキー群21の時間

を入力手段24よりキーエンコーダ25を介し て C P U 2 3 に入力し(ステップ n 4 2 )、次 にファンクションキー群21の特定の部門キー を押圧し、キー判別手段22を介してCPU23 に先に入力した数量情報がどの部門に属するも のであるか指示する (ステップ n 4 3 ) o との 指示を受けたCPU23はアドレスカウンタ26 でメモリ27の指定された部門エリアを選択し、 その部門の単価情報と、その部門が奉仕品であ るか否かを示す情報を入出力制御手段28を介 して読み出して入力された部門情報が奉仕品で あるか否かを判定し(ステップn44,n45) もしその部門が奉仕品である場合はその取引が 行なわれている時刻情報を時計手段35の時間 情報を記憶するエリアトから読み出し(ステッ プ n 4 6 )、その時刻が予じめメモリ27のエ リア1に記憶した時間帯のどの部分に該当する か判定し(ステップn47)、その判定結果に もとずきメモリ27のエリアfに記憶されてい る該当時間の割引率を該CPU23に読出す

指定キー t を押圧して C P U 2 3 に 先に入力した割引率がどの時間帯のものであるか指示する (ステップ n 3 8 , n 3 9 )。 との指示を受けた C P U 2 3 は、その割引率情報を アドレスカウンタ 2 6 で指定されるメモリ 2 7 のエリア f の該当時間帯に入出力制御手段 2 8 を介して入力記憶する。 同様の操作を繰返しオペレータは全ての時間帯に対する割引率の設定する動作を完了 (ステップ n 4 0 )。

以上のようにして入力記憶される上記設定情報は印字手段29でレシート等に印字されると 共に表示手段30で表示される。

次に第5図に示す動作フロー図に従って取引 登録の操作について説明する。

#### ③ 取引データの登録

オペレータはまず取引登録に先立ちモード選択手段32を操作して装置を登録モードにする(ステップn41)。

この状態において今仮にある取引登録が発生。 するとオペレータはその取引における数量情報

(ステップn 48)o

この様にして該当部門の単価情報及び割引率を読出したCPU23はこれら各情報をもとに単価×数量×(1-割引率)の演算を行ない(ステップn49)、その部門の取引合計額を求めその合計額をメモリ27ウエリア dの該当部門エリアに記憶すると共に(ステップn50)印字手段29で奉仕品を示す記号Vと共にレシートに印字する(ステップn51)。

一方もしステップn 4 5 においてこの部門が 奉仕品でないと判定されればCPU23は従来 同様単価×数量の演算を行ないその部門の取引 合計額を求め、その合計額をメモリ27のエリ ア d の該当部門エリアに記憶すると共に印字 29でレシートに印字する(ステップn 52, n 53, n 54) o 上述の様な操作を繰返し、 一人の客の取引登録が完了すると(ステップn 55)、オペレータはファンクションキー群21 の小計キーSTを押圧し、キー判別手段22を 介してCPU23に取引終了指示を与える(ス

特別成り6-1994/9(6)

テップn56)。 との指示を受けた CPU23 はメモリ27のエリア d に配憶されているその 客の取引登録情報からその客の取引合計額を求め (ステップn57)、 この合計額を一日の取引 累計を配憶するメモリ27のエリアiに累計 記憶すると共に印字手段29 でレンート及びジャーナルに印字する (ステップn58,n59)。 続いてオペレータは客との間で支払いを受け預り処理を行ないその客に対するレンートを発行する (ステップn60,n61)。

以上の様にして奉仕品とそうでない商品との区別が自動的に行なわれ、従来と全く同一の操作で奉仕品の登録処理が行なわれる。

なお、上記実施例においては各奉仕品共通に時間帯別の割引率を設定記憶するように成したが、本発明はこれに限定されることなく各奉仕品毎の割引率を設定記憶して、登録時に所望の奉仕品に対する割引率を読出して登録処理を行なうように成してもよい。更にこの各奉仕品毎に設定記憶する割引率を時間帯別に変化させて記憶するように

成しても良いことは管うまでもない。以上のよう に本発明によれば登録操作時に奉仕品とそうでな い商品が装置内で自動的に判別され、奉仕品に対 する割引登録が自動的に実行される。従ってオペ レータは従来のように奉仕品と、奉仕品でない商 品の登録操作を変える必要がなく、全く同一の操 作で奉仕品の登録処理が行なえるため、奉仕品の 取引登録時間が短縮されると共に、オペレータミ スによる誤登録が防止される等、非常に実用的で 有用な電子式キャッシュレジスタを提供すること が出来る。

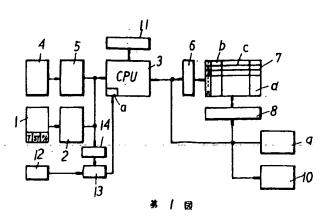
### 4. 図面の簡単な説明

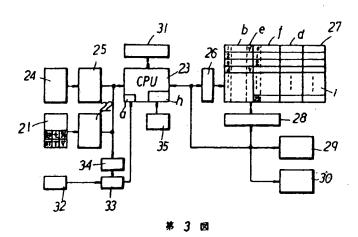
第1 図は従来装置の構成を示すプロック図、第2 図はその動作説明のための動作フロー図、第3 図は本発明の電子式キャッシュレジスタの構成を示すプロック図、第4 図及び第5 図はそれぞれその動作説明に供する動作フロー図である。

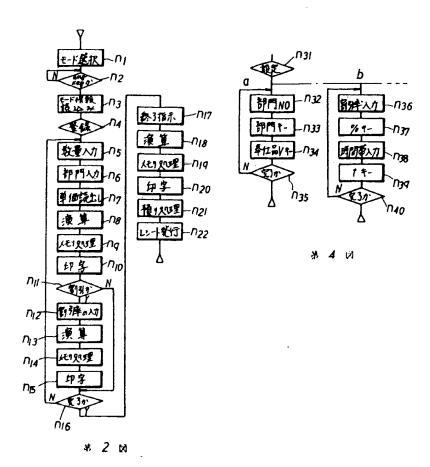
2 1 …ファンクションキー群、 V … 奉仕品指定キー、 % … 割引キー、 2 3 … 中央演算処理装置 ( C P U )、 2 4 …数値情報入力手段、 2 7 … メモリ、

e ··· 奉仕品指定エリア、 f ··· 時間別割引率記憶エリア。

代理人 弁理士 福 士 愛 彦(他2名)







. . .

